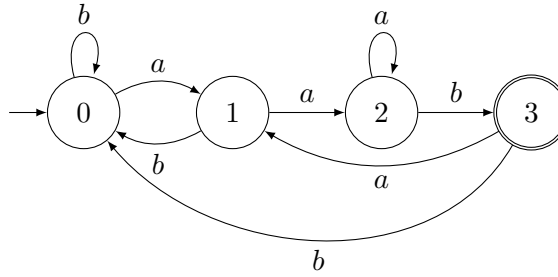
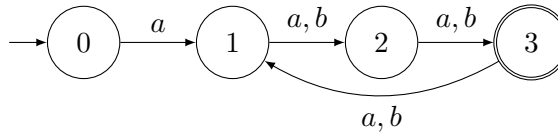


TP5 : corrigé

4. L'automate A_1 reconnaît les mots qui terminent par aab :

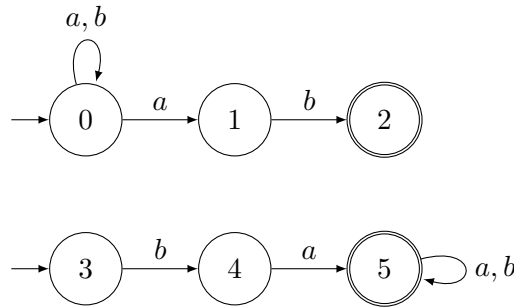


5. La construction ci-dessous est un A_2 convenable :

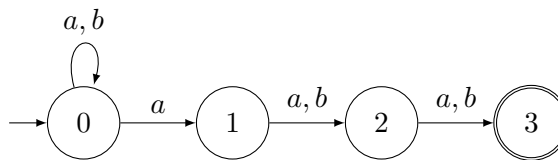


8. Vu les questions 4 et 5 : A_1 reconnaît u mais ni v ni w et A_2 reconnaît w mais ni u ni v .

10. L'automate B_1 reconnaît les mots qui terminent par ab ou commencent par ba :



11. Voici un automate B_2 qui reconnaît les mots dont l'avant-avant-dernière lettre est un a :



15. L'automate B_1 reconnaît u et v mais pas w . L'automate B_2 reconnaît u et w mais pas v .

22. L'exécution de notre code indique que les déterminisés accessibles de B_1 et B_2 ont 8 états chacun. On le vérifie en utilisant la méthode de détermination accessible vue en cours :

- Pour la détermination de B_1 , on trouve comme table de transitions (dans laquelle l'ensemble $\{i_1, i_2, \dots, i_k\}$ est noté $i_1 i_2 \dots i_k$) :

états accessibles	03	01	04	0	015	02	025	05
lecture de a	01	01	015	01	015	01	015	015
lecture de b	04	02	0	0	025	0	05	05

- De même la table de transitions du déterminisé accessible de B_2 est :

états accessibles	0	01	012	02	0123	023	013	03
lecture de a	01	012	0123	013	0123	013	012	01
lecture de b	0	02	023	03	023	03	02	0